19日本国特許庁

公開特許公報

⑩特許出願公開

昭53—101206

⑤Int. Cl.²
H 04 M 7/00

識別記号

⑩日本分類 96(4) C 1 庁内整理番号 7117-56

❸公開 昭和53年(1978)9月4日

発明の数 1 審査請求 未請求

(全3 頁)

ூ電話交換網の制御方式

②特

願 昭52-16436

砂出

願 昭52(1977)2月16日

⑫発 明 者

三浦修

東京都港区芝五丁目33番1号

日本電気株式会社内

⑰発 明 者 板倉輝夫

東京都港区芝五丁目33番1号

日本電気株式会社内

⑪出 願 人 日本電気株式会社

東京都港区芝五丁目33番1号

邳代 理 人 弁理士 内原晋

明 細 磁

、1. 発明の名称

電話交換網の制御方式

2. 特許請求の範囲

電話交換網に於いて複数の交換局を中継して任意の交換局へ接続する経路が複数個以上ある交換方式に於いて、前位局は後位局の出回線群の空回線数を常に収集しておき、滑信局情報に基づき該滑信局を収容する後位局の出回線群の空回線数とにより前位局は後位局を選択し、接続路を構成するように制御することを特数とする電話交換網制御方式。

8. 発明の詳細な説明

本発明は電話交換網に関し特に複数の交換局の 接続制御方式に関する。

従来、電話交換網に於ける交換局間の接続方式 として、リンクパイリンク方式が採用されており、

との方式では、後位局の出回線の状態即ち空状態 であるか全話中状態であるかに関係なく前位局と 後位局との間の回線状態のみによって両局間の接 統が行われており、後位局の出回線群が全話中状 態でも局間に空回線があれば接続されその接続が 終了後後位局で始めて出回線群の空状態を照合し 空状態ではさらに後位局へ接続するか又は空状態 でなければその時点で前位周へ接続不能、即ち話 中信号を送出するかが決められるため、後位局ま で接続されて接続不能となるという欠点があった。 このため、後位局の出回線群の話中能率又は群話 中情報とを前位局に送来し、前位局では、後位局 への出回線状態と酸情報とにより後位局への接続 する制御方式が考えられた。とれは、一般に多段 リンク制御方式といわれている。しかし、かかる 方式に於いて、後位局への出回線数は局により異 なり話中能率では空回線数が局毎に一意的に定す らないため、後位局の選択時に後位局の空回級数 の多少に関係なく空回線のある後位局を定められ た優先順位に基づいて選択するため優先順位の高。

-21-

10

15

10

20

特別 昭53-101206 (2)

б

10

15

20

10

い後位局への接続が偏り、 眩後位局の局内加入者 による眩後位局より後位局に対する接続が困難に なるという欠点があった。 即ち、 前位局より 眩後 位局への接続のために眩後位局の後位局への出回 線が全部使用されていると眩後位局の局内加入者 による眩後位局より後位局への接続が出来なくなってしまりという欠点が生じてしまう。

本発明の目的はかかる欠点を除去し、 交換網を 効率よく使用する方式を提供するものである。

本発明は、電話交換網に於いて、複数の交換局を中継して任意の交換局へ接続する経路が複数個以上ある交換方式に於いて、前位局は後位局の出回線群の空回線数を常に収集しておき、着信局情報に基づき該着信局を収容する後位局の出回線群の空回線数とにより前位局は後位局を選択し、接続略を構成するように制御することを特徴とする電話交換網制御方式である。

次に本発明の実施例を図面を参照にして説明する。図において、1は発信加入者、2、8、4は交換網を構成する交換局、5、6は着信局、7は

層信加入者をそれぞれ示しており、発信加入者 1 から滑信加入者 7 に接続する経路は

- a. 発信加入者1--交換局2--交換局8--一着信局6--癌性加入者7
- b. 発信加入者 1 ~ ~ 交換局 2 ~ ~ 交換局 4 ~ ~ 管信局 5 ~ ~ 著信加入者 7

という2通りが考えられる。

各局間の接続線路は複数個以上設けられており、各交換局では預信局に対する回線(即ち出回線)群の使用状態を監視し、空回線数を計数し前位局へこれらの情報を常に送出するようにする。例えば、交換局 8 から 治信局 5、6 への出回線群の空回線数を n。、n。、交換局 4 に於ける情報を n。、n。とすれば交換局 2 は常に n。、n。、n。、n。 という情報を受信している。これらの情報の送受部、計数部は図示していない。

さて、加入者1から加入者7に対する接続要求 は加入者1のダイヤリング等により交換局2に於 いて奢信局番号、被呼加入者番号として受け付け られる。交換局2は該受信した着信局番号により

着信局 5 を識別すると交換局 2 の後位局である交 換局8、4との出回線群の空状態を照合する。と のとき交換局3、4の失々の局の滑信局5に対す る空出回線数n。、 m。をも同時に照合する。即ち ns、msが両者とも0即ち後位局での空出回線が ない場合、後位局 8、4への出回線が全話中の場 合、後位局3への空出回線がなくロ。0の場合及 び後位局4への空出回線がなくn。が0の場合に は、直ちに接続動作を中止し、交換局2は発信加 入者1に話中信号を送出する。これらのいづれて もない状態即ち後位局8、4への空出回線が夫々 ある場合には n。、n。の大きさを比較し、大きい 方の後位局即ち後位局での空出回線数の大きい後 位局を例えばn。> m。であれば後位局 8 を選び交 換局2は8の経路による接続を行わせるように後 位局 8 へ接続をのばす。 n。= m。の場合にはどち らかを優先的に選ばせるわけであるが、これは容 易に行い得る。このようにすることにより交換局 8、4から発信局 5 に接続される出回線群は空回 級数が等しくなるように制御されるため交換局 8

(又は4)に収容される加入者8かな着信局 6に 収容された加入者に新しい接続要求が生じた場合 に該交換局8(又は4)から着信局 6への出回線 群が全話中のために接続できないという状態を減 少させることができ交換網を効率よく使用できる という利点がある。

以上説明したように本発明によれば複数の交換局から成る電話交換網に於いて前位交換局は後位 交換局の該後位局から後位局への出回線群の空回 級数を収集し、この情報を使用することにより交 換網を効率よく使用することができる。

▲ 図面の簡単な説明

図は本発明における交換網の接続方式図である。
1 ……発信加入者、2 ……交換局(発信局)、
3 ……交換局(後位局)、4 ……交換局(後位局)、16 5 ……交換局(着信局)、6 ……交換局(着信局)、7 ……着信加入者、8 ……発信加入者、n。……交換局 8 における交換局 5 への出回線群の空回線
数、n。……交換局 8 における交換局 6 への出回

線群の空回線数、m。……交換局 4 における交換局 5 への出回線群の空回線数、m。……交換局 4 における交換局 6 への出回線群の空回線数。

#EB IE53—101206 (3)

代理人 并阻止 内 原 晋

尹 1 区